PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-054717

(43)Date of publication of application: 26.02.2003

(51)Int.Cl.

B65G 1/137 G01B 21/00

(21)Application number : 2001-243301

(22)Date of filing:

10.08.2001

(71)Applicant: NATIONAL INSTITUTE OF ADVANCED INDUSTRIAL & TECHNOLOGY

(72)Inventor: IZUMI KIYOSHI

KURUMAYA KOICHI

NAKAJIMA HIDEYUKI

(54) POSITION IDENTIFICATION SYSTEM FOR ARTICLE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a position identification

system for a low cost article.

SOLUTION: A weight sensor is installed in a loading place of a plurality of articles, and a CPU 10 identifies moving of an article and destination of moving based on changes of time series measured value measured by the weight sensor.

(19)日本国特許庁 (JP)

四公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-54717

(P2003-54717A) (43)公開日 平成15年2月26日(2003.2.26)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FI	テーマコート*(参考)
B 6 5 G 1/137		B 6 5 G 1/137	C 2F069
G 0 1 B 21/00		G01B 21/00	A 3F022

		客查請求	未請求 請求項の数2 OL (全 6 頁)	
(21)出顯番号	特顏2001-243301(P2001-243301)	(71) 出額人	301021533 独立行政法人産業技術総合研究所	
(22) 出顧日	平成13年8月10日(2001.8.10)		東京都千代田区霞が関1-3-1	
		(72) 発明者	和泉 潔 東京都江東区青海二丁目41番6 独立行政 法人産業技術総合研究所臨海副都心センタ 一内	
		(72)発明者	車谷 浩一 東京都江東区青海二丁目41番6 独立行政 法人産業技術総合研究所臨海副都心センタ 一内	

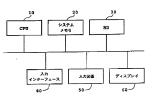
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 物品の位置同定システム

(57) 【要約】

【課題】 低コストの物品の位置同定システムを提供す

【解決手段】 複数の物品の載置場所に重量センサーを 設置し、重量センサーにより計測した時系列的な計測値 の変化に基づきCPU10は物品の移動および移動先を 同定する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 物品を載置するための複数の載置場所に 設置され、当該複数の載置場所に設置された物品の総重 量を計測する重量計測手段と、

同一の載置場所での前記重量計測手段の時系列的な計測 結果の変化において前記同一の載量場所での総重量が増 加した場合には該載置場所へ他の載置場所から物品が移 動したと同定する第1の同定手段と、

同一の載置場所での前記重量計測手段の時系列的な計測 結果の変化において前記同一の載置場所での総重量が減 10 少した場合には該載置場所から他の載置場所に物品が移 動したと同定する第2の同定手段とを備えたことを特徴 とする物品の位置同定システム。

【請求項2】 請求項1に記載の物品の位置同定システ ムにおいて、前配第2の同定手段により物品の他の歳階 場所への移動が同定されてから、前記第1の同定手段に より物品の他の場所からの移動が同定されない状態が所 定時間経過した場合に警告を発生する手段をさらに備え たことを特徴とする物品の位置同定システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、移動を伴う物品の 位置同定システムに関する。

[0002]

【従来の技術】従来、在庫管理目的のために倉庫に搬入 された物品の保管位置、種類などの在庫情報をデータベ ースの形態でコンピュータにより管理するシステムが掛 案されている。物品の移動に関連して、データベースの 在庫情報も更新される。この場合、オペレータがキーボ ードからの操作でデータベース上の物品の移動後の新し 30 い保管位置を更新する。オペレータの操作の煩雑さを解 消するために物品に無線発信機を帯同させて、物品の移 動位置を追跡するようなシステムも提案されている。

[0003]

【発明が解決しようとする蹊額】スーパーマーケットや デバートなどの商品棚に載置される商品(物品)(に無線 発信機を帯同させると、商品が増えるほど、無線発信機 も増えるので、在庫管理に要する費用が草大となる。ま た、販売する商品に無線発信機をつける作業、商品の代 生する.

【0004】このため、低コストで、物品の移動位置を 同定する物品の位置同定システムが求められている。 【0005】そこで、本発明の目的は、低コストで、物 品の移動位置を同定することが可能な物品の位置同定シ ステムを提供することにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】このような目的を達成す るために、請求項1の発明は、物品を載置するための複 数の載置場所に設置され、当該複数の載置場所に設置さ 50 物品の種類を示す情報(図1の例ではY1~Y6の識別

れた物品の総重量を計測する重量計測手段と、同一の載 置場所での前記重量計測手段の時系列的な計測結果の変 化において前記同一の裁置場所での総重量が増加した場 合には該載價場所へ他の載價場所から効品が移動したと 同定する第1の同定手段と、同一の載置場所での前記重 量計測手段の時系列的な計測結果の変化において前記同 の載置場所での総重量が減少した場合には該載置場所 から他の裁置場所に物品が移動したと同定する第2の同 定手段とを備えたことを特徴とする。

【0007】請求項2の発明は、請求項1に記載の物品 の位置同定システムにおいて、前記第2の同定手段によ り物品の他の裁置場所への移動が同定されてから、前記 第1の同定手段により物品の他の場所からの移動が同定 されない状態が所定時間経過した場合に警告を発生する 手段をさらに備えたことを特徴とする。

[0008]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実 施形熊を詳細に説明する。

【0009】最初に物品の位置同定方法を図1を使用し 20 て説明する。

【0010】図1において、位置Aには物品Y1~Y 位置Bには物品Y4およびY5、位置Cには物品Y 6が載置されているものとする。位置A~Cにはその位 置に載置されている物品の総重量を計測する重量センサ 一が設置されているものとする。

【0011】位置Aの物品Y3を移動のために人間が持 ち上げると、その時点で重量センサーの計測重量はWA からWA-X3の値に変化する。WAは位置Aの移動前 の総重量、X3は物品Y3の重量である。他の位置へは 物品Y3が載置されていないので、この時点では、他の 位置での計測総重量には変化がない。したがって、非常 に短い周期で各位置での物品の総重量を重量センサーに より計測し、現時点の計測値と前時点の計測値を比較す ることにより、物品の移動を輸出することができる。現 時点の総重量が前時点の総重量よりも減少した(現時点 の総重量-前時点の総重量の差分値がマイナス) 場合に はある物品がその位置 (この例ではA) から他の位置へ 移動したと同定することができる。

【0012】また、差分値の絶対値が移動した物品の重 金支払い時にその無線発信機を回収するという作業が発 40 量となる。物品Y3がたとえば、位置Cの物品Y6の上 に載置された時に、位置Cの総重量に変化が生じる。こ のとき総重量の差分値がプラスであるので、他の位置か ら位置Cに物品が移動したことが同定できる。物品の移 動に関しては、移動元の総重量が減少した(差分値がマ イナス)後、移動先の総重量が増加(差分値がプラス) になるという特徴がある。

> 【0013】以上の位置同定方法を使用して、在庫管理 を行う方法を次に説明する。コンピュータの記憶装置、 たとえば、ハードディスクに位置A~Cに対応させて、

コード)と重量を図1に示すように記憶する。物品の種 **新情報と前量が1対となるデータの組み合わせをデータ** セットと呼ぶことにする。これらのデータセットを総称 して在庫データと呼ぶことにする。

【0014】重量センサーの計測値に基づき、物品Y3 の移動開始を検出すると、在庫データの中から移動元の 物品 V 3 のデータセット (Y 3. X 3) を消去して、バ ッファ (一次記憶領域) の中に物品Y3のデータセット (Y3. X3)を記憶しておく。

【0015】 重量センサーの計測値に基づき物品 Y 3の 10 **設置を検出すると、バッファに記憶されている物品Y3** のデータセット (Y3, X3) を消去して位置Cの在庫 データに物品Y3のデータセット(Y3, X3)を加え

【0016】以上の処理をコンピュータの情報処理によ り実行すると、物品Y3の移動に関連してハードディス ク上に記憶された在庫データの更新を自動化することが できる.

【0017】次に、複数の物品を移動する場合について 説明する。図1において、人間が、位置Aの物品Y3を 20 左手でつかみ、位置Bの物品Y5を右手でつかんで位置 Cに動かす場合を説明する。

【0018】 重量センサーの計測値に基づき物品Y3の 移動を最初に検出すると、上述したように位置Aの物品 Y3のデータセット (Y3, X3) をバッファに移す。 また、重量センサーの計測値に基づき物品Y5の移動を 次に検出すると、位置Bの物品Y5のデータセット(Y 5. X5) をパッファに移す。この時点で、パッファに は2つのデータセットが格納される。

物品の戴置を検出すると、重量の増加分(差分値)を計 算し、その計算結果と一致する重量の値を持つデータセ ットをバッファの中で検索する。物品Y5が先に位置C の物品Y6の上に置かれると、重量はX5増加する。し たがって、X5と同じ値を有するデータセット(Y5, X5) がバッファから位置Cの在庫データに移される。 【OO20】最後に物品Y3の位置Cでの載置を重量セ ンサーの計測値に基づき検出すると、増加した重量の値 と同じ値を有するデータセットをバッファの中で見つけ て位置Cの在庫データに移す。

【0021】以上述べた物品の移動同定処理を実行する ためのハードウェア構成の一例を図2に示す。図2にお いて、CPU10、システムメモリ20、ハードディス ク (HD) 30、入力インターフェース40、入力装置 50およびディスプレイ60がパスに接続されている。 CPU10はシステムメモリ内に格納された図3のプロ グラムを実行することにより物品の在庫管理を行う。 【0022】システムメモリ20は図3のプログラムを

保存すると共に、演算データを記憶するためのワーク領 域を有する。本実施形態では連続する2つの時点の複数 50 測値をワーク領域の2つの専用記憶領域の1つに記憶す

の重量センサーの計測値を記憶するための記憶領域、移 動中の物品のデータセットを一時記憶するバッファ記憶 領域がワーク領域の中に設けられている。

【0023】HD30は在庫管理すべき物品のデータセ ットを位置ごとにテーブル (在庫テーブルと称す) の形 態で記憶する。本実施形態では物品の識別コードと重量 値によりデータセットが構成されるものとする。

【0024】入力インターフェース40は複数の重量セ ンサーの出力信号(計測値)を入力する。複数の重量セ ンサーは複数の位置(載置場所)、たとえば、商品棚の 複数の位置に設けられる。

【0025】入力装置50はキーボードおよびマウスの ようなポインティングデバイスを有し、CPU10に対 して情報を入力する。ディスプレイ60は、CPU10 の制御により情報を表示する。本実施形態ではHD30 に記憶されているデータセットをディスプレイ60によ り表示する。

【0026】このようなシステムで実行される在庫管理 処理を図3を参照して説明する。

【0027】図3のプログラムはCPU10の実行可能 なプログラム言語で作成されてシステムメモリ20に搭 載される。電源投入または入力装置50からの指示で図 3のプログラムがCPU10により実行される。

【0028】図3のプログラムは一定周期で繰り返し実 行される。在庫登録の有無が判定される。在庫管理者が 商品棚に商品を新たに載置した場合には、入力装置50 から新たに裁置した商品の識別コードを入力し、HD3 0の在庫テーブルに識別コードと重量値のデータセット を追加する。商品の識別コードは商品の種類を示す種類 【0019】重量センサーの計測値に基づき位置Cでの 30 情報として取り扱われる。CPU10は人力装置50か らの登録命令および登録すべき識別コードを入力する と、現時点の重量センサーの計測値を入力し、前回の計 測値との差分値を求め、重量変化のあった位置および重 量の変化分を検出する。このようにして得られた重量 値、すなわち、商品の電量値と、入力された商品の識別 コードによりデータセットが作成されてHD30の在庫 テーブルの所定位置に追加される (ステップS10→S 15).

> 【0029】在庫管理者が入力装置50から在庫表示命 40 令を入力した場合、CPU10は手順をステップS10 →S20→S25へと進める。ステップS25でCPU 10はHD30に記憶されている在庫テーブルをディス プレイ60の表示画面に表示させる。

【0030】在庫登録や在庫の表示の指示が行われない 場合にはCPU10はステップS30で物品の位置同定 処理を宝行する.

【0031】位置同定処理の詳細を図4に示す。図4に おいて、CPU10は入力インターフェース40を介し て複数の重量センサーの計測値を入力し、入力された計

る (ステップS110)。 次回の計測値は他方の記憶額 域に記憶され、以後、交互に、入力した計測値が上書き 記憶される。

【0032】次に、CPU10は、各位置の電量変化を 検出すべく、第1の位置を設定する(ステップS12 0)。第1の位置の重量センサーに記憶された現時点の 計測値と前回の計測値がワーク領域内の2つの専用記憶 領域から読み出され、差分値 (現時点の計測値-前時点 の計測)が計算される(ステップS130)。

【0033】差分値が0の場合、第1の位置では重量変 10 には、バッファ記憶領域に記憶するデータセットには、 化、すなわち、物品の移動がないので、手順をステップ S140→S170→S120へと進め、モニターすべ き位置を第1番目の位置から第2番目の位置に変更す

【0034】第2番目の位置について、現時点の計測値 と前時点の計測値を使用して差分値を計算し(ステップ S130)、第2の番目の位置で重量変化の有無を判定 する (ステップS140)。 重量変化があった場合には (ステップS140がYES判定)、差分値の符号を謂 べ、物品が他の位置に移動したか、他の位置から移動し 20

できたかを判定する(ステップS150またはS16 0).

【0035】 差分値がマイナスの値の場合には、物品が 他の位置へ移動したと判定し(ステップS150がYE S判定)、在庫テーブル (HD30上) の現在、設定さ れている位置の差分値の絶対値と同じ重量値を有するデ ータセットを検索により見つけ、ワーク領域内のバッフ ァ記憶領域に見つけたデータセットを移す(在庫テープ ルのデータセットを消去して、バッファ記憶領域に記憶 すること)。

【0036】差分値がプラスで、物品が他の位置から移 動してきたと判定された場合(ステップS160がYE S判定)は、差分値と同じ重量値を有するデータセット がパッファ記憶領域の中から検索により見つけ出され、 見つけられたデータセットがバッファ記憶領域から在庫 テーブルに移される(ステップS165)。

【0037】以上の処理を重量センサーが設置された全 ての位置について実行する(ステップS120~S17 0のループ処理)。

【0038】上述の実施形態の他に次の形態を実施でき 40

1) 上述の実施形態のバッファ記憶領域に記憶するデー タセットには、バッファ記憶領域に記憶した時点の時刻 情報(タイムスタンプ)を帯同させる。物品が他の商品 棚に載置されない場合には物品のデータセットはバッフ ア記憶領域に残ったままとなる。そこで、バッファ記憶 領域の時刻情報の示す時刻から、現在までの経過時間を CPU10により求め、たとえば、1時間が経過した場 合には、その時点で盗難が発生したと判定してCPUI 0により警告を発生することができる。警告はブザーを 鳴らしてもよいし、ディスプレイ60に所定時間が経過 してもバッファ記憶領域に残っているデータセットを表 示してもよい。このような盗難発見機能を持たせる場合 移動元の位置を示す情報をも帯同しておけばよい。

2) 上述の実施形態では、衡品(物品)の種類情報と重 量値を消去してからパッファに配憶しているが、消去と 記憶の順を逆にしてもよい。

3) 上述の実施形態ではシステムメモリ20内に商品棚 (裁置場所) ごとに商品の種類情報と重量値を記憶し、 商品の移動が同定されるごとに循類情報および重量値の 記憶位置を変更させている。商品の裁置場所の情報を記 憶するために、商品の種類情報に裁置場所を示す属性情 報を付加してもよい。この形態では、他の數層場所への 物品の移動が検出されると属性情報を「裁置場所を示す 識別コード」から「移動中を示す識別コード」に変更 し、他の場所からの載置が同定された時に風性情報を 「その戦闘場所を示す識別コード」に変更する。

[0039]

【発明の効果】以上、説明したように、本発明によれ ば、重量センサーなどの原価な重量計測手段を使用して 物品の移動を同定できるので、システム全体を低コスト にすることができる。

30 【0040】また、物品の移動の同定に関連して物品の 盗難も検出することが可能となる。

【図面の簡単な説明】 【図1】本発明実施形態の物品の位置同定方法を説明す るための説明図である。

【図2】本発明実施形態のシステム構成を示すプロック

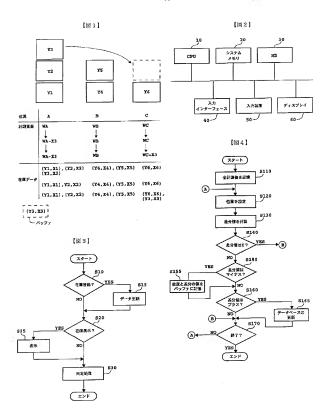
【図3】 CPUが実行する処理手順を示すフローチャー トである。

【図4】 同定処理の詳細を示すフローチャートである。 【符号の説明】

10 CPU

20 システムメモリ

40 入力インターフェース



フロントページの続き

(72) 発明者 中島 秀之

東京都江東区青海二丁目41番6 独立行政 法人産業技術総合研究所臨海副都心センタ 一内 Fターム(参考) 2F069 AA01 DD30 GG18 HH30 3F022 AA09 BB01 MM22 MM26 PP03